

02 | 词法分析：用两种方式构造有限自动机

2020-06-03 宫文学

编译原理实战课

[进入课程 >](#)



讲述：宫文学

时长 13:52 大小 12.71M



你好，我是宫文学。

上一讲，我带你把整个编译过程走了一遍。这样，你就知道了编译过程的整体步骤，每一步是做什么的，以及为什么要这么做。

进一步地，你就可以研究一下每个环节具体是如何实现的、有哪些难点、有哪些理论和算法。通过这个过程，你不仅可以了解每个环节的原理，还能熟悉一些专有词汇。这样一来，你在读编译原理领域的相关资料时，就会更加顺畅了。



不过，编译过程中涉及的算法和原理有些枯燥，所以我会用尽量通俗、直观的方式来给你解读，让你更容易接受。

本讲，我主要跟你讨论一下词法分析（Lexical Analysis）这个环节。通过这节课，你可以掌握词法分析这个阶段是如何把字符串识别成一个个 Token 的。进而，你还会学到如何实现一个正则表达式工具，从而实现任意的词法解析。

词法分析的原理

首先，我们来了解一下词法分析的原理。

通过上一讲，你已经很熟悉词法分析的任务了：输入的是字符串，输出的是 Token 串。所以，词法分析器在英文中一般叫做 Tokenizer。

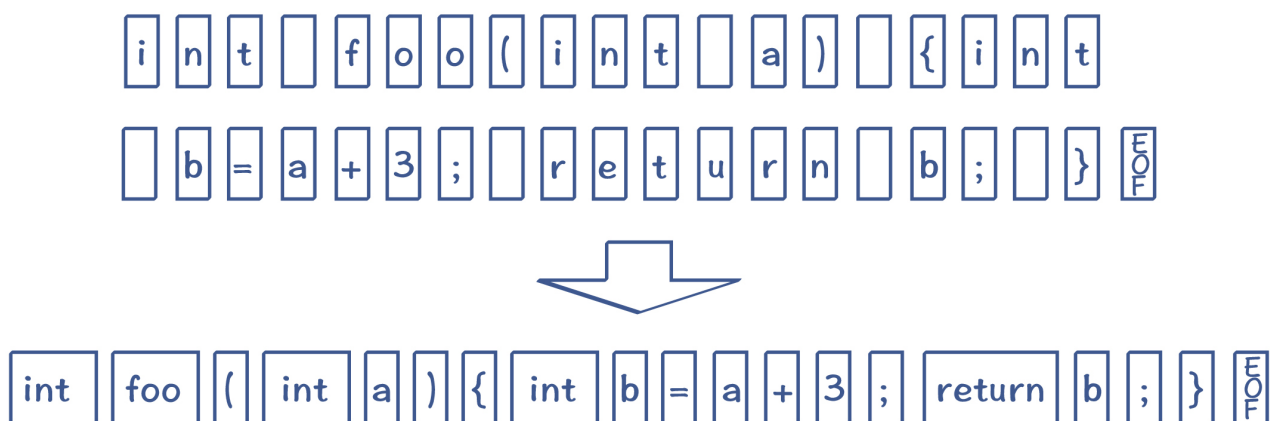


图 1：把字符串转换为 Token（注意：其中的空白字符，代表空格、tab、回车和换行符，EOF 是文件结束符）

但具体如何实现呢？这里要有一个计算模型，叫做**有限自动机**（Finite-state Automaton, FSA），或者叫做有限状态自动机（Finite-state Machine, FSM）。

有限自动机这个名字，听上去可能比较陌生。但大多数程序员，肯定都接触过另一个词：**状态机**。假设你要做一个电商系统，那么订单状态的迁移，就是一个状态机。

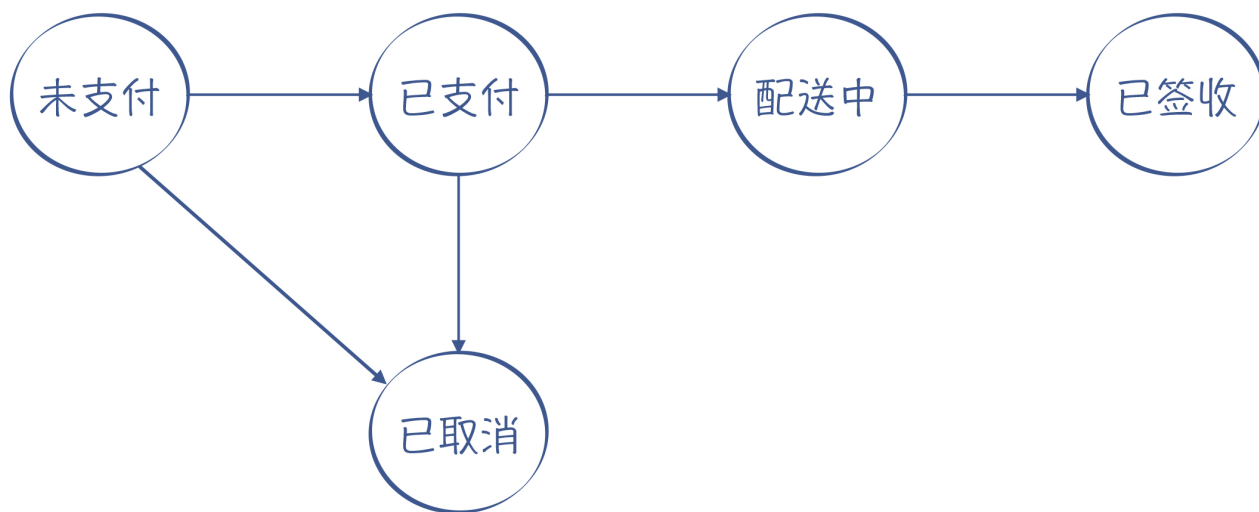


图 2：状态机的例子（订单的状态和迁移过程）

有限自动机就是这样的状态机，它的状态数量是有限的。当它收到一个新字符的时候，会导致状态的迁移。比如说，下面的这个状态机能够区分标识符和数字字面量。

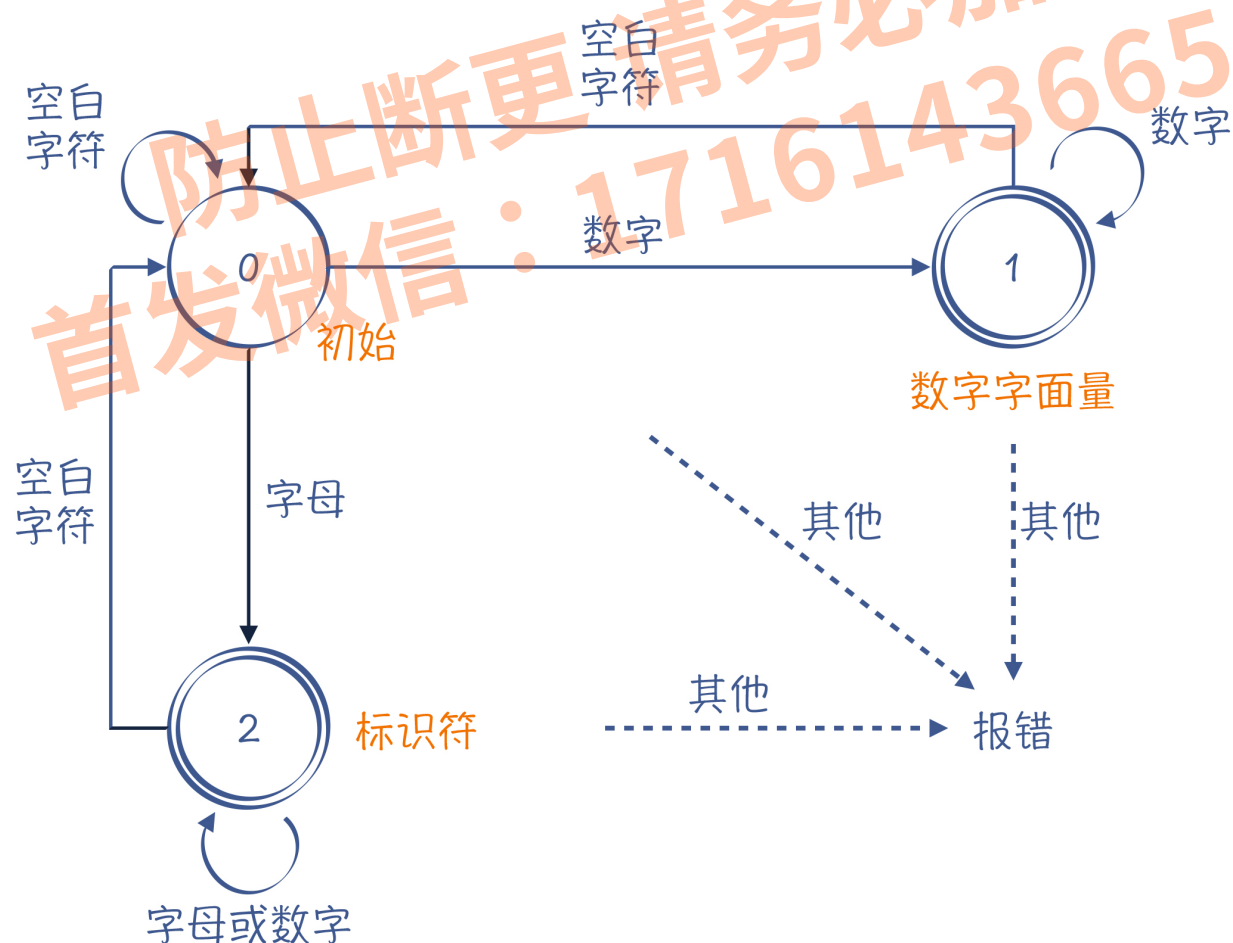


图 3：一个能够识别标识符和数字字面量的有限自动机

在这样一个状态机里，我用单线圆圈表示临时状态，双线圆圈表示接受状态。接受状态就是一个合格的 Token，比如图 3 中的状态 1（数字字面量）和状态 2（标识符）。当这两个状态遇到空白字符的时候，就可以记下一个 Token，并回到初始态（状态 0），开始识别其他 Token。

可以看出，**词法分析的过程，其实就是对一个字符串进行模式匹配的过程**。说起字符串的模式匹配，你能想到什么工具吗？对的，**正则表达式工具**。

大多数语言，以及一些操作系统的命令，都带有正则表达式工具，来帮助你匹配合适的字符串。比如下面的这个 Linux 命令，可以用来匹配所有包含 “sa” “sb” ... “sh” 字符串的进程。

```
1 ps -ef | grep 's[a-h]'
```

 复制代码

在这个命令里，“**s[a-h]**”是用来描述匹配规则的，我们把它叫做一个**正则表达式**。

同样地，正则表达式也可以用来描述词法规则。这种描述方法，我们叫做**正则文法**（Regular Grammar）。比如，数字字面量和标识符的正则文法描述是这样的：

```
1 IntLiteral : [0-9]+;           //至少有一个数字
2 Id : [A-Za-z][A-Za-z0-9]*;    //以字母开头，后面可以是字符或数字
```

 复制代码

与普通的正则表达式工具不同的是，词法分析器要用到很多个词法规则，每个词法规则都采用“**Token 类型: 正则表达式**”这样一种格式，用于匹配一种 Token。

然而，当我们采用了多条词法规则的时候，有可能会出现词法规则冲突的情况。比如说，int 关键字其实也是符合标识符的词法规则的。

```
1 Int : int;    //int关键字
2 For : for;    //for关键字
3 Id : [A-Za-z][A-Za-z0-9]*; //以字母开头，后面可以是字符或数字
```

 复制代码

所以，词法规则里面要有优先级，比如排在前面的词法规则优先级更高。这样的话，我们就能够设计出区分 int 关键字和标识符的有限自动机了，可以画成下面的样子。其中，状态 1、2 和 3 都是标识符，而状态 4 则是 int 关键字。

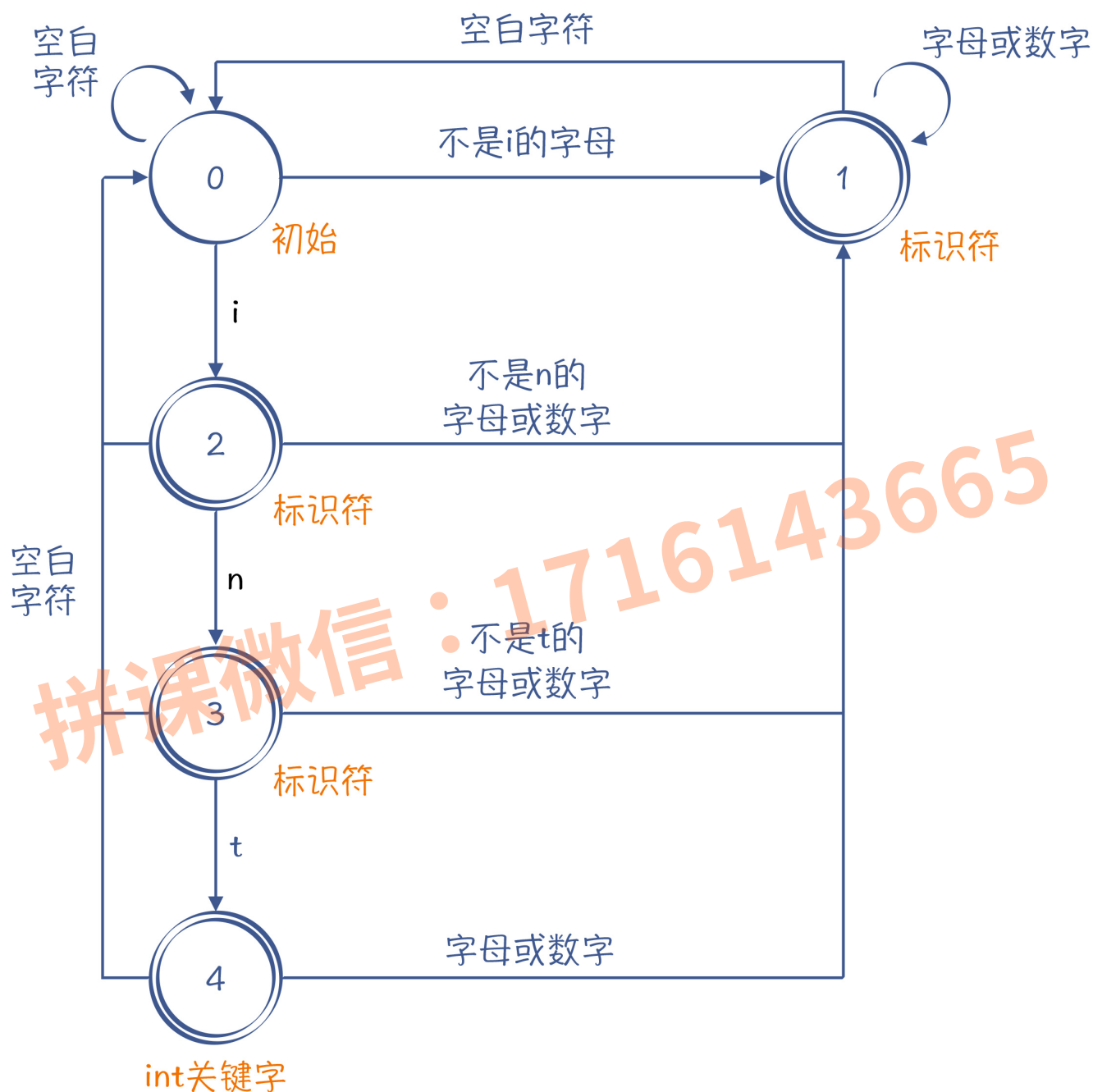


图 4：一个能够识别 int 关键字和标识符的有限自动机

从正则表达式生成有限自动机

现在，你已经了解了如何构造有限自动机，以及如何处理词法规则的冲突。基本上，你就可以按照上面的思路来手写词法分析器了。但你可能觉得，这样手写词法分析器的步骤太繁琐

了，我们能否只写出词法规则，就自动生成相对应的有限自动机呢？

当然是可以的，实际上，正则表达式工具就是这么做的。此外，词法分析器生成工具 lex（及 GNU 版本的 flex）也能够基于规则自动生成词法分析器。

它的具体实现思路是这样的：**把一个正则表达式翻译成 NFA，然后把 NFA 转换成 DFA。**对不起，我这里又引入了两个新的术语：NFA 和 DFA。

先说说 **DFA**，它是 “Deterministic Finite Automaton” 的缩写，即**确定的有限自动机**。它的特点是：该状态机在任何一个状态，基于输入的字符，都能做一个确定的状态转换。前面例子中的有限自动机，都属于 DFA。

再说说 **NFA**，它是 “Nondeterministic Finite Automaton” 的缩写，即**不确定的有限自动机**。它的特点是：该状态机中存在某些状态，针对某些输入，不能做一个确定的转换。

这又细分成两种情况：

1. 对于一个输入，它有两个状态可以转换。
2. 存在 ϵ 转换的情况，也就是没有任何字符输入的情况下，NFA 也可以从一个状态迁移到另一个状态。

比如，“ $a[a-zA-Z0-9]^*bc$ ” 这个正则表达式，对字符串的要求是以 a 开头，以 bc 结尾，a 和 bc 之间可以有任意多个字母或数字。可以看到，在图 5 中，状态 1 的节点输入 b 时，这个状态是有两条路径可以选择的：一条是迁移到状态 2，另一条是仍然保持在状态 1。所以，这个有限自动机是一个 NFA。

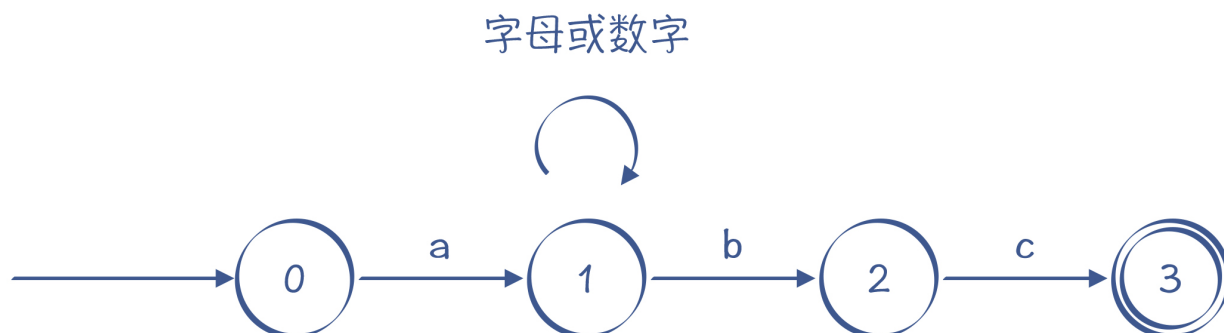


图 5: 一个 NFA 的例子, 识别 “a[a-zA-Z0-9]*bc” 的自动机

这个 NFA 还有引入 ϵ 转换的画法, 如图 6 所示, 它跟图 5 的画法是等价的。实际上, 图 6 表示的 NFA 可以用我们下面马上要讲到的算法, 通过正则表达式自动生成出来。

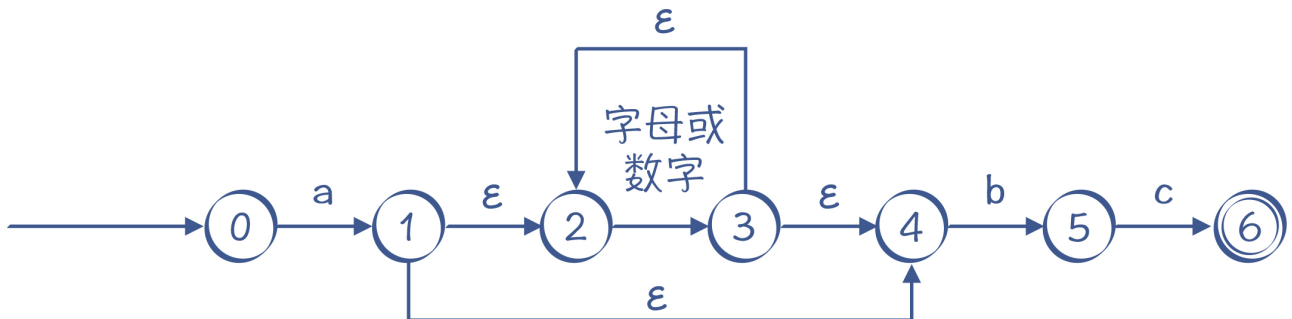


图 6: 另一个 NFA 的例子, 同样能识别 “a[a-zA-Z0-9]*bc”, 其中有 ϵ 转换

需要注意的是, 无论是 NFA 还是 DFA, 都等价于正则表达式。也就是说, **所有的正则表达式都能转换成 NFA 或 DFA; 而所有的 NFA 或 DFA, 也都能转换成正则表达式。**

理解了 NFA 和 DFA 以后, 接下来我再大致说一下算法。

首先, 一个正则表达式可以机械地翻译成一个 NFA。它的翻译方法如下:

识别字符 i 的 NFA。

当接受字符 i 的时候, 引发一个转换, 状态图的边上标注 i 。其中, 第一个状态 (i , initial) 是初始状态, 第二个状态 (f , final) 是接受状态。



图 7: 识别 i 的 NFA

转换 “s|t” 这样的正则表达式。

它的意思是，或者 s ，或者 t ，二者选一。 s 和 t 本身是两个子表达式，我们可以增加两个新的状态：开始状态和接受状态。然后，用 ϵ 转换分别连接代表 s 和 t 的子图。它的含义也比较直观，要么走上面这条路径，那就是 s ，要么走下面这条路径，那就是 t ：

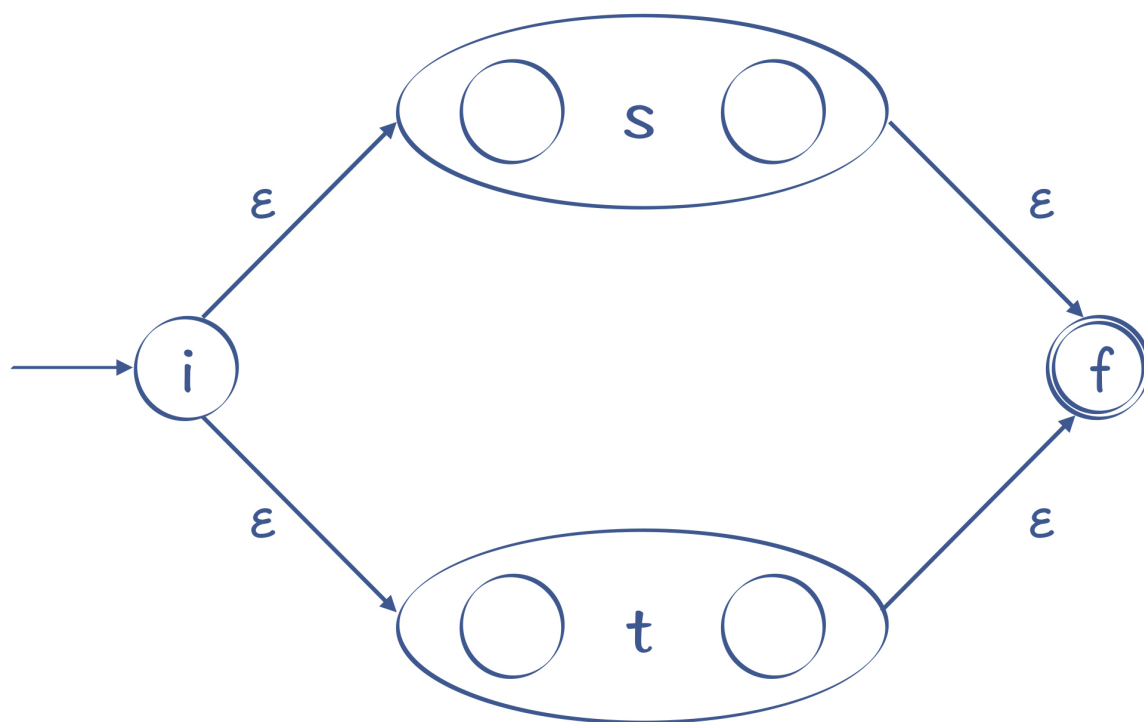


图 8：识别 $s|t$ 的 NFA

转换 “ st ” 这样的正则表达式。

s 之后接着出现 t ，转换规则是把 s 的开始状态变成 st 整体的开始状态，把 t 的结束状态变成 st 整体的结束状态，并且把 s 的结束状态和 t 的开始状态合二为一。这样就把两个子图衔接了起来，走完 s 接着走 t 。



图 9：识别 st 的 NFA

对于 “?” “*” 和 “+” 这样的符号，它们的意思是可以重复 0 次、0 到多次、1 到多次，转换时要增加额外的状态和边。以 “s*” 为例，我们可以做下面的转换：

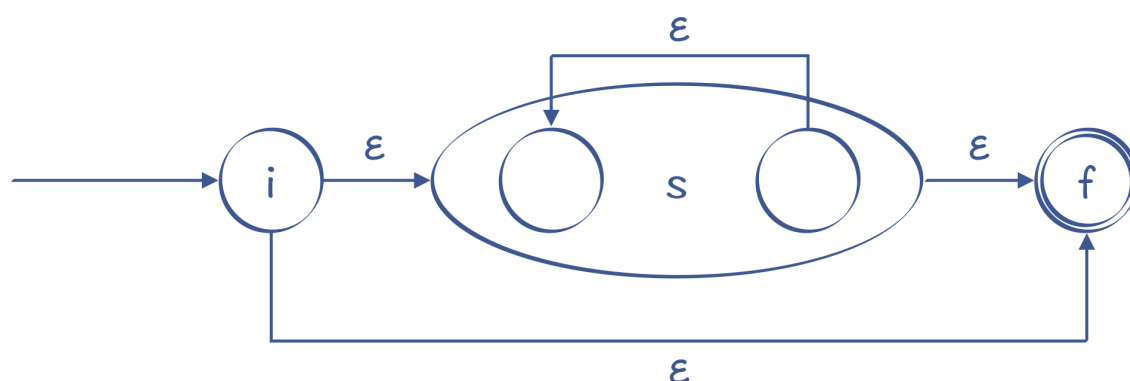


图 10：识别 s^* 的 NFA

你能看出，它可以从 i 直接到 f ，也就是对 s 匹配 0 次，也可以在 s 的起止节点上循环多次。

如果是 “s+”，那就没有办法跳过 s ， s 至少要经过一次：

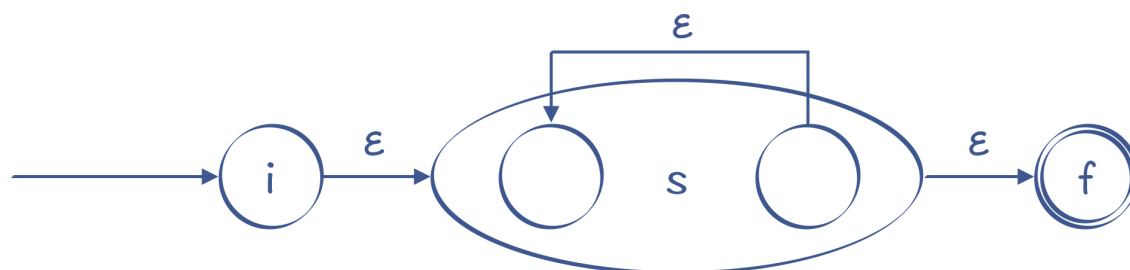


图 11：识别 s^+ 的 NFA

通过这样的转换，所有的正则表达式，都可以转换为一个 NFA。

基于 NFA，你仍然可以实现一个词法分析器，只不过算法会跟基于 DFA 的不同：当某个状态存在一条以上的转换路径的时候，你要先尝试其中的一条；如果匹配不上，再退回来，尝试其他路径。这种试探不成功再退回来的过程，叫做**回溯 (Backtracking)**。

小提示：下一讲的**递归下降算法**里，也会出现回溯现象，你可以对照着理解。

基于 NFA，你也可以写一个正则表达式工具。实际上，我在示例程序中已经写了一个简单的正则表达式工具，使用了 [Regex.java](#) 中的 **regexToNFA 方法**。如下所示，我用了一个测试用的正则表达式，它能识别 int 关键字、标识符和数字字面量。在示例程序中，这个正则表达式首先被表示为一个内部的树状数据结构，然后可以转换成 NFA。

 复制代码

```
1  int | [a-zA-Z][a-zA-Z0-9]* | [0-9]*
```

示例程序也会将生成的 NFA 打印输出，下面的输出结果中列出了所有的状态，以及每个状态到其他状态的转换，比如 “0 $\epsilon \rightarrow 2$ ” 的意思是从状态 0 通过 ϵ 转换，到达状态 2：

 复制代码

```
1  NFA states:
2  0   $\epsilon \rightarrow 2$ 
3     $\epsilon \rightarrow 8$ 
4     $\epsilon \rightarrow 14$ 
5  2  i  $\rightarrow 3$ 
6  3  n  $\rightarrow 5$ 
7  5  t  $\rightarrow 7$ 
8  7   $\epsilon \rightarrow 1$ 
9  1  (end)
10  acceptable
11  8  [a-z] | [A-Z]  $\rightarrow 9$ 
12  9   $\epsilon \rightarrow 10$ 
13     $\epsilon \rightarrow 13$ 
14 10  [0-9] | [a-z] | [A-Z]  $\rightarrow 11$ 
15 11   $\epsilon \rightarrow 10$ 
16     $\epsilon \rightarrow 13$ 
17 13   $\epsilon \rightarrow 1$ 
18 14  [0-9]  $\rightarrow 15$ 
19 15   $\epsilon \rightarrow 14$ 
20     $\epsilon \rightarrow 1$ 
```

我用图片来直观展示一下输出结果，分为上、中、下三条路径，你能清晰地看出解析 int 关键字、标识符和数字字面量的过程：

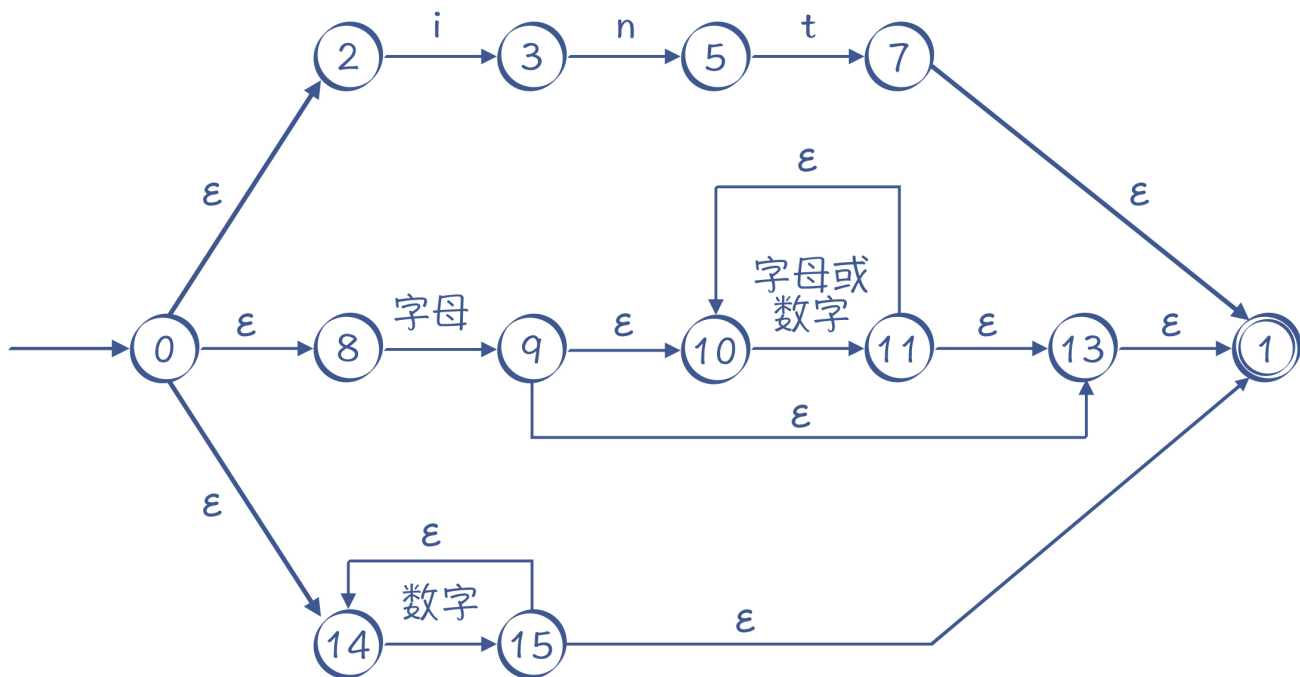


图 12：由算法自动生成的 NFA

那么生成 NFA 之后，我们要如何利用它，来识别某个字符串是否符合这个 NFA 代表的正则表达式呢？

还是以图 12 为例，当我们解析 “intA” 这个字符串时，首先选择最上面的路径进行匹配，匹配完 int 这三个字符以后，来到状态 7，若后面没有其他字符，就可以到达接受状态 1，返回匹配成功的信息。

可实际上，int 后面是有 A 的，所以第一条路径匹配失败。失败之后不能直接返回 “匹配失败” 的结果，因为还有其他路径，所以我们要回溯到状态 0，去尝试第二条路径，在第二条路径中，我们尝试成功了。

运行 Regex.java 中的 **matchWithNFA() 方法**，你可以用 NFA 来做正则表达式的匹配。其中，在匹配 “intA” 时，你会看到它的回溯过程：

[复制代码](#)

```
1 NFA matching: 'intA'
2 trying state : 0, index =0
3 trying state : 2, index =0    //先走第一条路径，即int关键字这个路径
4 trying state : 3, index =1
5 trying state : 5, index =2
6 trying state : 7, index =3
7 trying state : 1, index =3    //到了末尾，发现还有字符'A'没有匹配上
```

```
8  trying state : 8, index =0      //回溯，尝试第二条路径，即标识符
9  trying state : 9, index =1
10 trying state : 10, index =1     //在10和11这里循环多次
11 trying state : 11, index =2
12 trying state : 10, index =2
13 trying state : 11, index =3
14 trying state : 10, index =3
15  true
```

从中你可以看到用 NFA 算法的特点：因为存在多条可能的路径，所以需要试探和回溯，在比较极端的情况下，回溯次数会非常多，性能会变得非常差。特别是当处理类似“s*”这样的语句时，因为 s 可以重复 0 到无穷次，所以在匹配字符串时，可能需要尝试很多次。

NFA 的运行可能导致大量的回溯，**那么能否将 NFA 转换成 DFA，让字符串的匹配过程更简单呢？**如果能的话，那整个过程都可以自动化，从正则表达式到 NFA，再从 NFA 到 DFA。

方法是有的，这个算法就是**子集构造法**。不过我这里就不展开介绍了，如果你想继续深入学习的话，可以去看看本讲最后给出的参考资料。

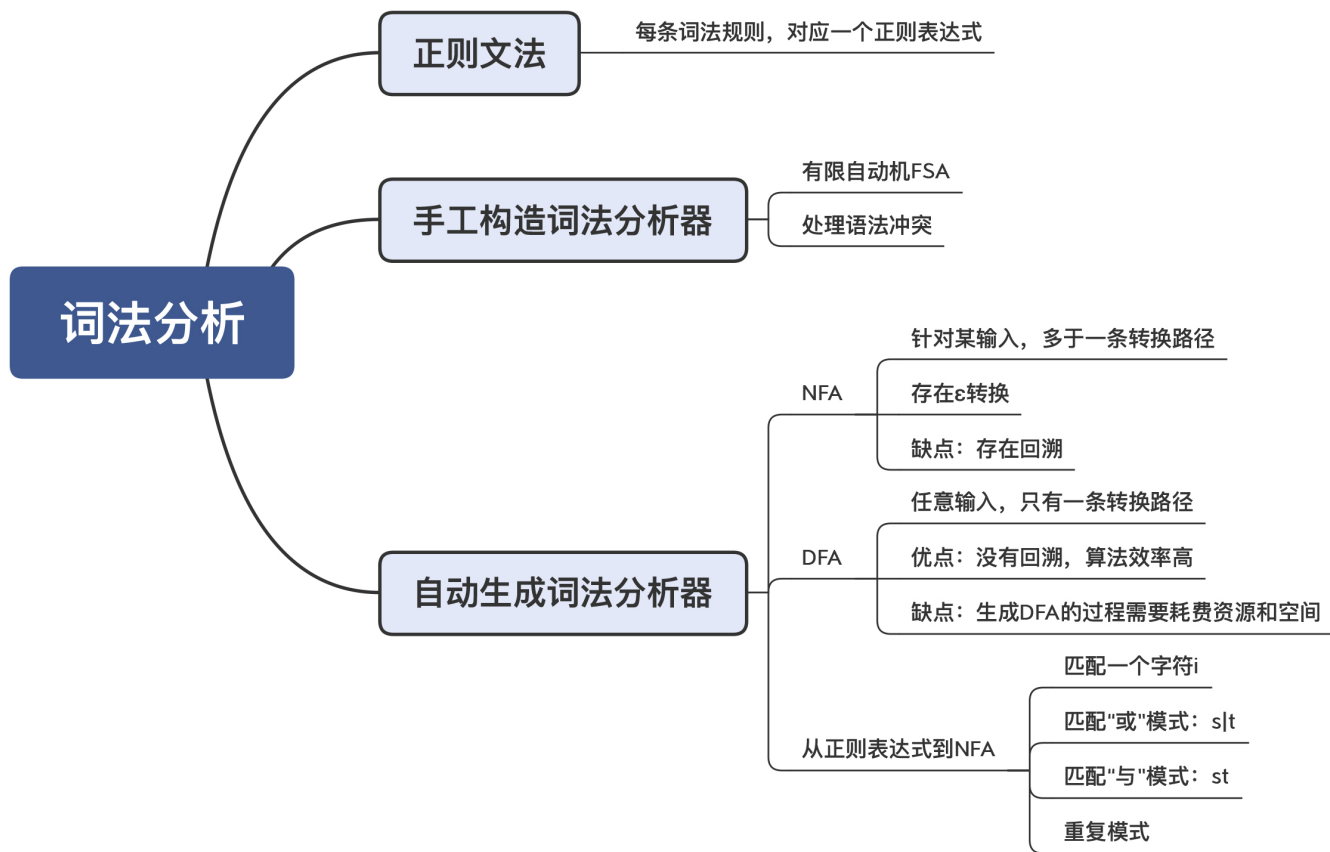
总之，只要有了准确的正则表达式，是可以根据算法自动生成对字符串进行匹配的程序的，这就是正则表达式工具的基本原理，也是有些工具（比如 ANTLR 和 flex）能够自动给你生成一个词法分析器的原理。

课程小结

本讲涵盖了词法分析所涉及的主要知识点。词法分析跟你日常使用的正则表达式关系很密切，你可以用正则表达式来表示词法规则。

在实际的编译器中，词法分析器一般都是手写的，依据的基本原理就是构造有限自动机。不过有一些地方也会用手工编码的方式做一些优化（如 javac 编译器），有些编译器会做用一些特别的技巧来提升解析速度（如 JavaScript 的 V8 编译器），你在后面的课程中会看到。

基于正则表达式构造 NFA，再去进行模式匹配，是一个很好的算法思路，它不仅仅可以用于做词法分析，其实还可以用于解决其他问题（比如做语法分析），值得你去做举一反三的思考。



一课一思

你可以试着写出识别整型字面量和浮点型字面量的词法规则，手工构造一个有限自动机。

欢迎在留言区谈谈你的实践体会，也欢迎你把今天的内容分享给更多的朋友。

参考资料

关于从 NFA 转 DFA 的算法，你可以参考 [_Compilers - Principles, Techniques & Tools_](#)（龙书，第 2 版）第 3.7.1 节，或者《编译原理之美》的 [第 16 讲](#)。

更多福利推荐

充值限时膨胀

充 ¥500 得 ¥580

下单即赠精选爆款商品

戳此充值 

充 ¥500 得 ¥580

充 ¥1000 得 ¥1200

充 ¥2000 得 ¥2500



© 版权归极客邦科技所有，未经许可不得传播售卖。页面已增加防盗追踪，如有侵权极客邦将依法追究其法律责任。

上一篇 01 | 编译的全过程都悄悄做了哪些事情？

下一篇 03 | 语法分析：两个基本功和两种算法思路

精选留言 (4)

 写留言



一步

2020-06-07

对于 ϵ 转换 不是很理解

展开 



 1



thomas1994

2020-06-08

不容易啊，全看懂了，还是涉及到很多基础概念，需要额外查资料的

作者回复: 点赞!





王成 2020-06-05

感觉词法分析和语法分析几乎在做相同的工作，只不过词法分析处理的是字符，而语法分析处理的是token，而且同样上上下文无关

我记得老师说过语法分析是可以一次预读多个token，那么词法分析应该也是可以预读多个字符吧

还有，既然词法语法分析都与上下文无关，那么是不是这两个也可以同步进行呢

展开 ∨

作者回复: 对于某些特殊的词法规则，有时也需要预读多个字符，在实际的编译器里就有这种情况。

在实践中，通常是把这词法分析和语法分析两个处理过程串起来，用语法分析程序来驱动。当需要token的时候，才调用词法分析器来获得一个Token，而不是一次把Token全部生成完毕。



💬 1



ヱ(●°▽°●)ﾉ 2020-06-04

有个疑问，为什么正则表达式或nfa直接有优化实现，或者提供更多直接搞笑的语法

